Searching PAJ Page 1 of 1

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

04-100148

(43)Date of publication of application: 02.04.1992

(51)Int.Cl.

GO6F 9/06 GO6F 15/00

(21)Application number : 02-263242

-263242 (

(22)Date of filing: 02.10.1990

(71)Applicant : SUN MICROSYST INC (72)Inventor : CORBIN JOHN R

(30)Priority

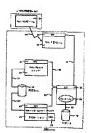
Priority number: 89 415984

Priority date: 02.10.1989 Priority country: US

(54) METHOD FOR PREVENTING UNAUTHORIZED USE OF SOFTWARE INSIDE COMPUTER NETWORK SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To prevent unauthorized use of a software application by confirming a compounded license token means before the certification of access to a license. CONSTITUTION: When a user desires the execution of the software application, a licensing library 24 performs calling for requesting a license token from a license server 20. The license server 20 detects the proper license token of the software application and transmits this license token to the licensing library 24, and a license access module connected to the licensing library 2 the license access module connected to the licensing library 2 the license and confirms license information before the license and confirms license information before the license token is updated. Thus, the illegal use of the software application is prevented.



匈日本国特許庁(JP)

7218-5T.

(1) 特許出願公開

◎ 公開特許公報(A) 平4-100148

@Int. Cl. 5

庁内整理番号 識別記号 7927-5B

@公開 平成4年(1992)4月2日

GRE 9/06 15/00 450 P 330 B

審査請求 未請求 請求項の数 2 (全17頁)

60発明の名称 コンピュータネツトワークシステム内でのソフトウエアの不正使用 を防ぐ方法

> ②特 顧 平2-263242 22)H: 顧 平2(1990)10月2日

優先権主張 @1989年10月2日@米国(US)@415,984

@発明者 ジョン・リチヤード・

アメリカ合衆国 94086 カリフオルニア州・サニーヴェ コーピン イル・アメリカ アヴエニユウ・372

サン・マイクロシステ アメリカ合衆国 94043 カリフオルニア州・マウンテン

の出 類 人 ムズ・インコーポレー ビュー・ガルシア・アヴェニュウ・2550

テッド

四代 理 人 弁理士 山川 政樹 外3名

101 #10 129 連貫を行なうライセンスサーバ手段であって、的 1. 発明の名称 記ライセンストークン下段を配位するデータベー コンピュータネットワークシステム内でのソフ スを有し、前記アプリケーションによるライセン トウェアの不正使用を助ぐ方法 スへの要求に応じて約記データベースから数記ラ イセンストークン手段を検索し、さらに作記ライ 2. 特許請求の職員 センストークン単位を自転アプリケーションへと 1111 少なくとも1個のネットワークを構成する 任道するライセンスサーバ手段と、 複数の端末上で作動すべくライセンスされた複数 問記略者に接続され、前記ライセンスサーバネ のソフトウェアアプリケーションを含むコンピュ 段から伝達されるライセンストークン予段の行り ークネットワークの間値であって 曲型アプリケ 化と世界化とを行なうライセンスアクセス予及で ーションは前記線末上にあり、特定の端末におけ あって、顔紀アプリケーションと一体化され、前 るアプリケーションの使用はライセンスの付答に 配ライセンストークン予程を削配ライセンスサー よって鮮可され、前記ライセンスは前紀ナブリケ バ平段から受債するライセンスアクセス手段と、 ーションのはなする無料機事がらて一ぜいとって **育配端来に接続され、 麻配ライセンスへのアク** 要求されることを特徴とするコンピュータネット セスが認可される前に前記収号化されたライセン ワークの環境において、催起アプリケーションの ストークン下段を概認するライセンシングライブ 不正使用を筋ぐシステムであって、 ラリギ段であって、削起アプリケーションと一体 前記アプリケーションのライセンシング情報を 化されたライセンシングライブラリ下段と、 記録するライセンストークン手段と、 からなることを特徴とする前記アプリケーション 前別以来に複数されて前記アプリケーションと の不正使用を助ぐシステム。

特開平4-100148(2)

```
伝達するライセンスサーバ手段と、
(2) 少なくとも1個のネットワークを構成する
                           餅配フプリケーションに接続され、前記雑末か
複数の端末上で作動すべくライセンスされた複数
                          ちアクセス可能であり、前記ライセンスサーバ手
のソフトウェアアプリケーションを含むコンピュ
                          股から伝達されるライセンストークン手段の符号
ータネットワークの環状であって、的紀アプリケ
                          化と復号化とを行なうライセンスアクセス平段で
- ションは前記端末上にあり、特定の鎮来におけ
                          あって、朝起アプリケーションと一体化されたラ
るアプリケーションの使用はライセンスの付与に
                          1 センスアクセス手段と、
よって提可され、煎記ライセンスは前記アプリケ
                            前記アプリケーションに接続され、前記端末か
ーションの存在する前記端末からユーザによって
                           ちアクセス可能であり、前記ライセンスへのアク
要求されることを特数とするコンピュータネット
                           セスが許可される前に前配復号化されたライセン
ワークの環境において、前記アプリケーションの
                           ストーケン手段を推認するライセンシングライブ
不正使用を助ぐシステムであって、
                          ラリ手段であって、前記アプリケーションと一体
 前記アプリケーションのライセンシング情報を
                           化されたライセンシングライブラリ単枚と、
記憶するライセンストークン手段と、、
                            胸記ライセンスサーバ手段と前記ライセンシン
 前記簿末に接続されて前記アプリケーションと
                           グライブラリ手段とに接続され、結合ファイルを
遺傷を行なうライセンスサーバ手段であって、前
                           形成するライセンス組合手段であって、机配結合
記ライセンストーケン市政を記憶するデータベー
                           ファイルは前 記ライセンシングライブラリボ 段に
スを打し、前紀アプリケーションによるライセン
                           対して約記ライセンスサーバを段のうち、いずれ
スへの要求に応じて劇紀データベースから解記う
                           の手段が削記アプリケーションにライセンスを付
 イセンストークンポ段を検索し、さらに前認ライ
                           ちできるかを通知することを特徴とするライセン
 センストークン手段を前記アプリケーションへと
                           れる)か、もしくはソフトウェアが実行される各
ス結合学教と、
                           ノードをライセンスする ( 一般にノードライセン
からなることを特殊とする前記アプリケーション
                           スと呼ばれる)必要があった。ノードとは、コン
の不正使用を防ぐシステム。
                           ピュータネットワーク内のなマシン、増末もしく
                           はシステムを指す。ライセンスとは、'リフトウェ
うわばの非相な説明
                           アの開発者が顕客に対して任意のソフトウェアア
[産業上の利用分野]
                           プリケーションを特定の模様で使用することを許
 * 見 明 は 、 コンピュータネットワーク 類 娘 に む
 けるソフトウェアアプリケーションの不正使用を
                           ますることをいう。
                            サイトライセンスの場合、特定の場所すなわち
 助ぐ方法に関する。
                           ネットワーク上の全ユーザに、お々のネットワー
                           久上の位置に関係なくソフトウェアアブリケーン
 [是来技術]
                           ョンの使用を許可する。均一の使用料を放戦する
  コンピュータネットワークとは、一般にリンク
                           この方法は、使用頻度の低いソフトウェアアプリ
 ヤケーブルで相互に接続された複数のマシンまた
                           ケーションの場合には行き過ぎとなる。ノードラ
 は賴末をいう。コンピュータネットワークは、ア
                           イセンスの場合、ソフトウェアアプリケーション
 クセスに対してオーブンであるという特徴を打す
                           をネットワーク上の特定のマシンに貼びつけてし
 るため、ソフトウェアを許可なく複製することが
                           まうことになり、またソフトウェアフブリケーシ
 可能である。このためソフトウェア開発者のライ
                           ョンの使用頻度が低ければ課算がとれない。これ
 センシング収入が減少する結果となっている。災
                           りの点について社米国特許 4,688,189に開示され
 米、ライセンスによってネットワーク全体の実施
                           ている。またライセンスを付与されたノードで新
 の許諾を行なう(一般にサイトライセンスと時は
```

特開平4-100148(3)

たなユーザがソフトウェアアブリケーションを修 No. 8, 2 = 9 2 2 . V E = - (Unix Review) * 用しょうとする場合、こうしたユーザはライセン オルソン、 P. ルヴァイン (N. Oison and P. Levin スの新規購入を求められることが多い。 の)者)で述べられている。一般に、ソフトウェア サイトライセンスやノードライセンスに代わる アブリケーションのライセンスは、ライセンスサ 概念として並行使用ライセンスがある。並行使用 - パの刺刺するデータベースに配位されている。 ライセンスでは、任康の時点でソフトウェアアブ ライセンスサーバとは、ライヤンスをおせしてい リケーションの使用を許可されるユーザの日散を るプログラムであり、かつライセンスを貸出す的 にユーザの資格を確認するプログラムである。不 ネットワーク上の位置に係わりなく限定している。 ビデオ望好者がレンタルビデオ店から映画のビデ 正使用を助ぐために並行使用をライセンスするこ れちの方法は、公共/強人キー晒牙化方式などに オを併り出すように、ネットワーク上のユーザは よって保護された遺伏手段に依存している。かか ソフトウェアアプリケーションを請求から先計順 る公共/購入中一時号化方式によれば、システム に借り出す。このように、並行使用ライセンスで の各ユーザは2個のキーを有する。そのうち1個の は、ソフトウェアアプリケーションの実際の使用 度に比例して使用料が微収される。 キーは過常公共のキーであり、他の!候は個人川 ネットワーク 厚 娘 でソフトウェアアブリケーシ のキーである。個人キーを使用した個人要換は、 ョンの並行使用を許断するというライヤンシング 公共キーを使用した公共要換に関連付けられてい るが、個人キーは公共キーから針算によって求め 方法は、現在ハイランド・ソフトウェア社とアポ ロ・コンピュータ社で採用されている。これに開 ることはできない。これらの点については、 3.デ ニング (D. Denning) 若 「 精 号 化 技 網 と デー タ 保 緩 しては、「並行アクセスライセンシング(Concurr (Cryptography and Data Security); (1882m. ent Access Licensing)」 (1988年8月、Vol. 6. アディソンーウェスリー (Addison-Wesley)社刊) 1 W M O M W 1 に述べられている。時号キーはライセンスサーバ 本見明は、適常ライセンスサーバが行なってい 内に見されていて、ライセンスのデータベースの た鉄路機能とライセンス貸出機能とをソフトウェ 明号化に使用される。 再度な技術で設計された公 アアプリケーションに与えなものである。本祭問 非 / 何 人 キー 前 号 化 方 式 を 解 技 す る こ と は 靴 し い。 の好ましい実施別は、少なくとも1月のライセン とくにライセンスサーバが安全な環境内にあれば、 スサーバと少なくとも1餌のソフトウェアアブリ かかる万元の財政は至難の技である。安全な環境 ケーションとを実行する複数の編糸を含むコンビ とは、そのアクセスが貨精を有するユーザのみに ュータネットワークからなる。ライセンスサーバ 限定されている環境をいう。しかしながら、ライ は、ソフトウェアアプリケーションのライセンス センスサーバは顧客のサイト、すなわち危険な頭 情報を精新している端末のデータペースを解如す 我にに設置されることが多い。したがって、ライ る。ライセンス情報はライセンストークンに含ま センスサーバは熟練したハッカーの解説にさらさ れており、またライセンスサーバが削削するデー れることになる。いったん何人キーが無疑される タベースに配復されている。ライセンストークン と、ライセンスサーバに関するあらゆる重要な情 は、特定のビットパターンすなわちパケットであ 桜(ライセンス等)が無許可のまま公開されてし って、アプリケーションソフトウェアの販売業者 によって贈号化されている。ソフトウェアアプリ したがって、本発用の目的は、発行使用ライセ ケーションは、ライセンシングライブラリを介し ンシングの頭頭におけるソフトウェアの不正使用 てライセンスサーバと道信を行なう。ライセンシ を助ぐためのより安全性な方法を提供することに ングライブラリはライブラリルーチンの集合であ * 5 . って、ソフトウェアアプリケーションがライセン

特間平4-100148(4)

```
フトウェアアプリケーションに結合されたライセ
スをライセンスサーバから要求する場合か、もし
くは駄ライセンスを更新する場合にこれらのライ
                          ンシングライブラリ内のルーチンは、ライセンス
                          を繰り出してライセンストークンを更新する前に、
プラリルーチンを使用する。ライセンスアク。セス
モジュールは、ソフトウェアアプリケーションと
                          ライセンス情報を確認する。ライセンスアクセス
                          モジュールは、更新されたライセンストークンを
ライセンシングライブラリとに接続しているプロ
グラムであって、ライセンストークンを販売業者
                          行号化したのち、鉄トークンをライセンスサーバ
に特定のフォーマットからライセンシングライブ
                           ライセンストークンの難器機能と借り出し機能
ラリのフォーマットへと恢号化するプログラムで
                          とがソフトウェアアプリケーションによって実行
                          されるため、ライセンスサーバに作わってソフト
 ユーザがソフトウェアアプリケーションの実行
                          ウェアアプリケーションが無許可ユーザの解談の
を希望する場合、ライセンシングライブラリは、
                          対象となる。ライセンスアクセスモジュールにり
ライセンストークンをライセンスサーバから要求
                          パースエンジニアリングをかけても、ライセンス
するための呼出しを行なう。従来、ライセンスサ
                          サーバの解説より実りが少ない。この理由は、ラ
ーパはユーザの資格を確認したのち故要求を許可
                          イセンスプクセスモジュールほうイセンスデータ
または却下していたが、本実器例のライセンスサ
                          ベースのごく一部の内容を開示するに過ぎないか
ーパは、当該ソフトウェアアプリケーションの正
                          ちである。大部分のハッカーがライセンスアグセ
しいライセンストークンを検出してこれをライセ
                          スモジュールを解説する頃には、ソフトウェア版
ンシングライブラリに保護する。ライセンシング
                          売業者は当該ソフトウェアアプリケーションの軒
ライブラリに接続されたライセンスアクセスモジ
                          バージョンと、これに対応する新たなライセンス
ュールは該ライセンストークンを復号化する。ソ
                          気的もしくは磁気的な俳号の形態をとることが普
アクセスモジュールとも発表しているはずである。
                          遺であり、かかる併みに対しては犯罪、転送、租
このように、本見別は、基本的なコンピュークネ
                          合せ、比較その他の操作を行なうことができる。
ットワークを変更することなく、コンピュータネ
                          生として慣例上の理由で、これらの供号をピット
ットワーク環境におけるソフトウェアアプリケー
                          パターン、娘、、嬰果、記号、文字、データバッ
ションの不正使用を助ぐためのより安全な方法を
                          ケージ哲の名称で印ぶことが優利であることが多
揺倒する。
                          い。しかしながち、これちの用語もしくほこれに
                          株する用額は、適切な物理要に対応していなけれ
[表記と名称]
                          ばならず、かつ数用柄はこれらの数量に利用され
 以下の詳細な説明では、データビットやコンビ
                          た便利なサベルに遊ぎないことを示用しておく必
ュータメモリ内のデータ構造に対して行なわれる
演算のアルゴリズムや記号委配を主として使用す
                          要がある。
                           さらに、これらの物理量に対する操作は、加算
 る。アルゴリズムに基づくこれらの記述や表記は
                          や此般といった用語で表現され、こうした用情は
 データ処理分野の有能な技能者が、各々の作業の
                          人間が自分自身で行なう策算に進常関連付けられ
 内容を他の同業者に最も効果的に伝達するために
                           ている。しかしながち、以下で穀頭する本苑朋の
 使用する手段である。
                           一部をなす演算では、人間のかかる能力はほとん
  以下でいうアルゴリズムとは、漁常定数される
                           どの場合不用であり、むしろがましくない。独算
 ように、所謂の結果を得るための一貫性のある一
                           はマシンが実行するからである。本発明は、流用
 進のステップをいう。これらのステップは、物理
                           ディジクルコンピュータもしくは同様の提置に渡
 量の物理的な操作を必要とするステップである。
                           用して効果的である。いずれの場合でも、コンビ
 これらの物理量は、必ずしも展定されないが、程
```

持開平4-100148(5)

ュータを操作する方法と、計算的体の方法とを掲 確に区別する必要がある。 本見可は、電気信号も しくは他の物理的 (機械的、化学的など) 信号を 処理するためにコンピュータを操作することによって、他の所提の物理的信号を生成するステップ のちなに関する。

また本見明は、上記の操作を実行する製度に降 する。かかも製度は、用質の目的のためのみに対 はされるか、もしくは、用質フンピュータプロ グラムによって無限のに起きれたコンピュータプロ グラムによって選択的に起きれたコンピュータプロ グラムによって選択的に起きれて、再構定のコン ピュータやその他の製理に限定されるものでして い。また各種の利用でシンを、本報報を起転の 今に取して程道されたプップを実行さるためのも でもよい。所述のステップを実行さるための目標 でもための機関でシンの規模選ば、製下の数額 とたちの機関でシンの規模選ば、製下の数額

から財政になるであろう。

[発射の支統例]

以下の裁判は複数の別に分割されている。最初の別では、ライセンスされたソフトウェアアログラムのデータペースをサウセスするための汎用ホットワーク環境を裁判する。続く卸では、ソフトウェアアリケーションの不正使用を削ぐ万法の修練を裁判する。

1. 沢月ネットワーク環境

新国において、コンピュータネットワーク型 度は、複数のアーク処理製剤16 - 10*(内中では 16*) 16*) 16*) からなる。これののアーク処理 度には、海米、パソコン、ワークスワーション、 ミコン、ノインフレームコンピュータ、スーパ ーコンピューク有が含まれる。本間利用では、未 発電のネットワークに接続されたすべてのデータ 処理製質を「用来」と称する。これらの利来の 油木は月ならものであって悪文人ない。また技術 末の使用するすべしティングンスは、 85*2 ROSE, MAIL、8943, ANG 688 ままざまであってた。

支えない。好ましい崩束の例としては、サン・マ イクロシステムズ (Sun Kierosystems)社(在カリ フォルニア州マウンテンピュー (Moustain View)) の製造するマシンがある。各幅末は、キーボード 11 (11' 11" またはマウス12、12'、12"などの人 力装置を引する。第1回に示されるように、端末 10 - 10* (関中では10、10*、10*) は共通ケーブ ル 13によって接続され、相互にデータの転送を行 なう。共進ケーブル13は、円輪ケーブル、光ケー ブル、無味チャネルモの他のいかなる共有メディ ファもよいことは音楽者には明白であろう。さら にケーブル13と箱末10 - 10*(別中では10、11、 10^) からなるネットワークは、環状精錬、星形 結構、バス結構など多数の形態のうちいずれをも とることができ、またゲートウェイやブリッジで 結合された複数の小形のネットワークの集合を含 んでいてもよい。

同び第1間において、14はライセンスサービス を示す。ライセンスサービス14は、ネットワーク に接続されだすべての端末が共和する異様である。 本実施例では、ライセンスサービス14にはライセ ンスサーバ 15 - 15*(関中では15、15'、15*)と データベース 17 - 17*(因中では17、17*、17*) が含まれる。ここで、aはa以下の値である。ライ センスサーバは、メモリ型配理機能を有する端末 上で書行されるプログラムである。各ライセンス サーバ 15 (限中では 15、 15*、 15*) は、インクフ ェース 18 (図 中で は 18、 18*、 18*) を介して、 株 未のメモリに配収されたデータベース 17と連供を 行なう。以下で詳しく説明するように、ゲータベ - ス 1 1 は、 お 種 の ソ フ ト ウェ ア ア ブ リ ケ ー シ ョ ン のライセンシング情報を記憶している。これちの ソフトウェアアプリケーションは、購入後、コン ビュータネットワーク環境で実行するための許可 を付与される。ライセンスサーバは、特定の備末 での実行に限定されるわけではなく、いずれの場 未でも実行可能であり、ユーザがアプリケーショ ンを使用する端末でも実行できる。このように、 まっトワークに接続なわた確定であれば コーザ がアプリケーションソフトウェアを実行する益末

特開平4-100148(6)

2	·	τ:	e i	ťτ	ŧ	<		,	1 .	ŧ.	ν.	2	ij	-	х	٤	ι	. 1	C	b	楓		Z	=	5	-	٠-	-	ζ.	2		ŧ		**	.2								
	t		ь.	넜	F	T	r,	L	< 1	R I	M .	*	ō	£	ð	ĸ	,	4	,	1	ŧ		•	-	œ	7	٠.		7	- :	7 .	ı		他	0	4	*	_	7	'n	т	*	-
د	, ,	# :	- /	1 #	7	ブ	y ·	η.	- :	>		×	y	フ	۲	ņ	£	. 7	•	o	Ŧ					-		•			,			原	先	*	#	0)	100	194	Æ	4	
1	ŧ	> :	z e	雅	H.	ŧ	17	t :	b	¢ i	h .		ラ	1	t	×	×		•	-	パ	•							•	7		.5		(0	ح (8	m	1				
σ.	#	m :	15 M	ł W	爱	S h :	e)	e i	ь.	,	τ.		1 2	锥	•	st		٠	,	,	,			Ħ	æ	7	٠.	- :	,	ı				82	Д	0	Ħ	4	٤	8	前		
*	1 16	. '	0 2	*	88	ż	£ 1	v :	7	,	7	٠.	2	(E)	Œ	M	ĸ	1	ř	7	ナ			м	-	ý	,		,	,	- :	,	ı	,	-	y		v	0	ā	7	٤	В
y	7	- :		, ,	y	7	1	•	. :	7 1	k (E .	et	L	τ	b	8																	付									
	35	2 (%)	ij	. ;	* fi	e qu	ĸ	æ	7	<	*	7	۱	,	, -	-	7	7	1	ŧ	•			7	1	ŧ	: :	,		÷ .	- :	,	٠.	э	1	t	×	z	数	ij		失	2
۷	· »	ν:	7 %	3 C	ø	襖	ă.	ŧ	₹ :	ŧ.		٠.	ø	標	燕	ĸ	12			7	-													В		15	散						
,	٠,	- :	2 1	8.	7	-	,	۸.	- :	χ.	1	,	ク	7	x	-	z	1	9		ラ			7	1	ŧ	:	,	z	٠.	- :	, ;	,	Ħ	Ŧ	ſŁ	ŧ	ħ	t	,	4	ŧ	>
1	ŧ	> :	z 9	۰-	к	20		,	1 .	t :	י	Þ	v	7	ゥ	1	7		,	ij	21.			Ŧ	-	7	,							z	۲	-	1	ν	ŧ	档	Ħ	1	ā
9	1	te :	, ,	7	7	ŧ	x ·	ŧ:	y :	2 .		10	2 7		7	1	ŧ	:	,	X	n													7	-	7	N						
Ŋ	ı۳	- ,	r 2	١,	,	1	ŧ.	> :	7 1	• •	- 1	۲.	z	х	1	×	*	2	9		9		٠	単	位	7	,	٠.	- :	,	<i>†</i> -	- 7	r n	Œ	ĸ	0)	7	n	-	7	PI	ø	9
1	ŧ	ν:	ス生	威	9	-	и:	3 4 ;	61 1	à i		ħ.	8	•													٠							1	ŧ	×	7	ø	Æ	Я			
	7	- :	, ,	٠-	z	18	ıż.		5 .	1	t	>	'n	y	7	掮	*	1	٤	7	T		•	7	n	-	,	,	:		۲			7	r	-	7	ø	ű	n			
ij	7	- :		י י	使	M	7.	- :	,	ŧ i	5	Ø	L	τ	h	8	•	1	7	-	*			7	-	7	,	ŀ															
~	- ١	x :	104	: I#	•	Ŋ	ፑ ፡	o 1	M	Ħ.	ŧ:	3	Ü	枚	黢	ø	L		2	-	F		٠	僚	m	77	F	1 :	٠.	- 1	, 0	>		使	Л	17	呵	4	-	4	Ø	'n	ŧā
ž.	18	# :	e #	ιτ	H	š	2	٤ ۽	61 5	Ų.	£ ·	ι	١,	•										7	-	7	. 4	b															
																							•	見	u	7	1	1	:	, ;	4 ()	R	ı	,	1	t	ν	z	ŧ	使	M	ф	Ø
																								7	-	7	,	•						7	ブ	ŋ	У	-	y	*	ν		

データベースの要素	推理	このように、アプリケーションの使用時にはロッ
・ロックテーブル	ザータベース中のロッ	クの肝材料のみがロックされたレコードからデー
	クされたレコード	クを挟み出し、者込むことができる。
・有責格管理者テーブル	智理者のログイン名	ライセンスサーバ 20は 増末上で作動し、データ
・ライセンス操作ログ	管理者のログ情報	ペース 18と、ライセンス管理ツール 11、ライセン
テーブル		シングライブラリ 24およびライセンスサービスパ
・ライセンス使用ログ	要求操作とクライアン	イング 20とのインタフェースをとる、ライセンス
ナーブル	F 10 7	サーバ 2012、インタフェース 23 e 介して、ライセ
・ライセンス持ち行列	ライセンス持ち行列	ンス質 模ツール 21、ライキンシングライブラリ 24
ログテーブル		およびライセンスサービスパインダ20と遊供を行
・アブリケーション	アプリケーションに同	な う。イン ク フ.ェース 23 社 、 達 廐 手 順 岬 川 し 長 捐
メッセージログ	相なメッセージ	であることが望ましい。途解手順呼出し機構によ
テーブル		れば、ネットワークに接続された1個の装置また
		は確求上で作動するプロセスは、数ネットワーク
データペースインタフ:	- ス 19は、ライセンス	に接続された遠隔装置または遠隔増末から資源ま
サーバ 28とデータベース 1	8との間の通信を提供す	.たはサービスを要求できる。この点に関しては、
る。これによって複数のこ	1 ーザがテータベース内	A.ピレル、B.ネルソン(A. Birrell and B. Nelso
の月~のレコードに再降し	こアクセスすることを前	n) 甚「油陽手順呼出しの実施(Implementing Reso
いでいる。かかる四井ア	ウセスが行なわれると、	Le Procedure Calle); (1884# Vol. 2, No. 1,
鉄レコード内のデータがら	は明されることがある。	エーシーエム・トランザクション・オン・コンピ

特開平4-100148(7)

```
ュータ・システムズ (ACM Transaction on Comput
                            パ20は、ライセンシングライブラリ24からサービ
er Systems)記載) に述べられている。
                            スの要求を受損すると、データベース18からライ
 複数のライセンスサーバが複数の端末に常駐す
                            センストークンを検索して設トークンをライセン
ることができる。ライセンスサーバ20は、端末の
                            シングライブラリ 24へと送付する。ライセンシン
バックグラウンドモードで作動することによって
                            グライブラリ 24はアプリケーション 26と接続して
                            おり、経路28を介してライセンスサーバ20と選信
鉄端末を使用するユーザからみて渡邉的であるこ
とが領ましい。また以下で既明するように、ライ
                            を行なう。かかる遊信は、漁路手順好出し方式で
センスサード 2000 オのとろか推想を提供する。
                            行なわれることが望ましい。ライセンシングライ
(1) ライセンシングライブラリからなされるライ
                            ブラリ24における主要なライブラリ評別しには、
                            アプリケーションがライセンスサーバ 20に対して
  センストークンの要求を処理する機能
(2) いずれのライヤッシッグをおも使用できない
                            行なろライセンスの要求が含まれる。その他、ラ
                            イセンスの更新要求と解熱要求が重要なライブラ
  時、データペース18への要求で構成される特
                             リ蜉出しの一様である。ライセンストークンを使
  ち行列を管理する機能
                            用して各種のライセンシング.サービスの要求を行
(3) データベース18への報告的アクセスのロック
  を生成する機能
                            カラ方法をロアに数形する。
                             ライヤンスアクセスデジュール (1.4月)27は、ソ
*(4) データベース15内の作列にアクセスする機能
                             フトウェアの販売業者が用意するものであって、
 ライセンシングライブラリ24は、ライブラリル
                             ライセンストークンの世界化を目的としている。
ーチンの集合であり、アプリケーション 26はこれ
Aのルーチンによってライセンスサーバ 28にライ
                            フプリケーション28は、痩号化されると、テイセ
センシングサービスを容束する。ライセンスサー
                             ンシングライブラリ内のルーチンを使用してライ
                               アクセスする機能
センストークン内のライセンシング情報を確認し
ライセンスが貸出されてよいか否かを決定する。
                             (3) ライセンスの使用に関する報告を生成し、却
                              · す す る 橋 他
またライセンスアクセスモジュール (LAM)27は、
                             アプリケーション 28はデータペース 18を直接ア
アプリケーションがライセンスサーバ 20多介して
                             クセスすることはできない。このアクセスを達成
ライセンストークンをデータベース 18に戻す前に
                             するためには、アプリケーションはライセンシン
終ライセンストークンを符号化している。以下で
                             グライブラリ 24から経路 28を介してライセンスサ
けろくれいスアクセスそり。 _ ありたももに 貯田
                             - パ 2 6 宛 て に ラ イ セ ン ス の 要 求 を 行 な う 。 大 解 分
に世界する。
 ライセンス質理ツール 21は、ネットワーク管理
                             のネットスークライセンシング方式では、ライセ
者がソフトウェアアプリケーションの並行使用に
                            . ンシ.ングライブ, ラリ 24と ラ イセンス サーバ 20と の
関する管理機能を遂行する場合に使用する。ライ
                             間に機密保護された伝送路を採用している。しか
センス哲理ツール 2 1は、コンピュータネットワー
                             しながら本見明では、ライセンスアクセスモジュ
クに接続された数束であればいずれの数束でも変
                             ール (LAN)27、ライセンスライブラリ 24および程
行可能である。ライセンス管理ツール21は、ライ
                             数のライセンストークンを使用してコンピュータ
センストークンモライセンスサー バ20を介してデ
                             ネットワークにおけるソフトウェアアプリケーシ
                             オンの不手使用を動いている。
ータベース 18にインストールする場合に主として
                              同び第2回において、ライセンスサービスパイ
使用される。ライセンス管理ツール21には次の機
                             ング 29 は 疑 路 30 を 介 し て ラ イ セ ン ス サ ー バ 20 と 接
旅が会まれる。
(1) ライセンスサーバを超動、停止する機能
                             親されている。このライセンスサービスパイング
                            19ほ、ネットワークサービスプログラム等の本分
・(2) ライセンスサーバの新御するデータベースに
```

特開平4-100148(8)

野の公知技術によって評出される。ライセンスサ 備すると、ライセンスサーバ 20を介してライセン - ビスバイング 29は、ネットワーク上でサーバと ス世 ボリール 21によって 前トークンを データベー して指定されたすべての指来の位置を検討し、い スロヘとインストールする。 ずれのサーバがいずれのアプリケーションの処理 を行なっているかを記録し続ける。ライセンスサ 11. ライセンストークン - ビスパイング 29は、自己の保有する可用サーバ 本見形の好ましい実施例を使用してコンピュー テーブルを参加して各サーバと連絡をとり、サー タネットワークでライセンストークンを生成する パの処理している製品のリストを各サーバに要求 方法を集3回を参照しながら説明する。第3回にお いて、コンピュータネットワーク38は、ライセン する。最後に、ライセンスサービスパイング 29は ス管理ツール 19と1何のライセンスサーバ 44とに 可用ライセンスサーバテーブルの内容と製品リス 誰親されている。ライセンスサーバ44はデータベ トを、経路32を介して結合ファイル32に音込む。 **第 2回において、結合ファイル 3 2は経路 33を介し** ース 45と 道信を行なう。アプリケーション 41、42、 てライセンシングライブラリ24に接続されている。 43はライセンスサーバ 44からライセンシングサー ビスを要求している。前来が行立のアプリケーシ アプリケーション 28は 枯 台ファイル 32に 悶い 台せ m ン (何: 研究機発部門用の CAB/CANプログラム) を行ない、いずれのライセンスサーバが放アプリ のライセンスを購入すると、ソフトウェア販売業 ケーションのライヤンスの要求を展開できるかを 者はライセンス生成ツールによってライセンスト 既以する。ライセンス生成ツール34は、ネットワ ークスを生成して、駅トークンを駅店のネットワ ク管理者に伝送されるライセンストークンを生 成するためにソフトウェア販売業者が使用する。 ーク管理者に誰す。ライセンストークンは、ソフ ネットワーク管理者は、ライセンストークンを受 トウェアアプリケーションを使用するためのライ センスを表現する特定のピットパターンすなわち センスに対応している。たとえば、任果のソフト パケットである。ネットワーク背理者は、ライセ ウェアアプリケーションを使用する場合、強力な サークステーションは 第 出 船 カ パリコンより 名く ンストークン 45を、ライセンス管理ツール 35を使 のライセンス単位を必要とすることになる。 ガレて ライセンスサーバの データベースへとイン ソフトウェア販売業者は、ライセンス生成ツー ストールする。トークンリング方式で確求から無 ル 40を 佐用 して ライセンストークンを生成する。 まへと転送されるトークンと異なり、本事集例の 経路47は、顧客のサイトでライセンストークン ライセンストークンは、一定の時間中ライセンス 46'がどのようにライヤンス要用ツールコへとさ サーバとライセンシングライブラリとの間でのみ られるかを示している。ここでは、システム竹匠 転送される。かかる一定期間は、ライセンストー 書はライセンストークン48'をライセンストーク クンがライセンスサーバから貸出される時間の長 ン 48としてライセンスサーバ44のライセンスデー さに相当する。現在、ライセンストークンはアブ タベース15ヘとインストールする。経路48は、ラ リケーションに対して10秒以内に転送され、鉄ト ークンはこれを異形したライセンスサーバへと着 イセンストークン45'がライセンストークン48と してライセンス管理サール 18からライセンスサー 短時間で返送される。ライセンストークン46は、 販売業者独自のフォーマットで暗号化された情報 パパへと報送される推予を示している。これによ を合んでいる。かかる情報には、販売業者の識別 り、ライセンスサーバ44においては、トークン48 記号、製品番号、パージョン番号、ライセンスト ...に鉄当するアプリケーションを使用するライセン ークンに対して購入されたライセンス単位の数な スの異求や、データベース45で示される他のアブ

どが含まれる。ライセンス単位は、コンピュータ

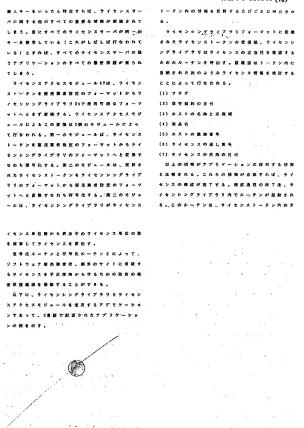
. ネットワークに接続された箱末に加重されたライ

リケーションを使用するライセンスの要求を、ア

プリケーション41、42、43から受け付ける用意が

特問平4-100148(9)

```
に配置された複数のライセンスサーバに分数して
充了する。
                           おくことが腐ましい。たとえば、ネットワークに
名ネットワークは複数のライセンスサーバを保
                           4個のライセンスサーバがある場合、使用頻度の
有可能であり、また各ライセンスサーバは.そのデ
                           まいあるアプリケーションに対して 20個のライセ
ータペース内に複数のソフトウェアアプリケーシ
                           ンス単位があるとすれば、ネットワーク管理者は
ョンに対応する複数のライセンストークンを含ん
                           4種のライセンストークンの各々に5個のライセン
でいてよいことは明らかである。 界び 第1回にお
                           ス単位を配分することが好ましい。1質のライセ
いて、アプリケーション A 41が 10秒米滑でライセ
                           ンスサーバがクラッシュした場合、もしくは数サ
ンストークン 48を要求してこれを借り出すと、ア
                           ーパのライセンストーケンが貫出されている場合
プリケーション 4 1 1 1 ライセンスをライセンスト
                           他の3個のライセンスサーバが他のアプリケーシ
ークン 46からほり出している 新聞中にアプリケー
                           ョンに対してライセンシング処理を行なうことが
ション 8 42、 C 43がこれに対する要求を打なって
も、ライセンストークン48を借り出すことが日来
                            B 4a B は、ライセンストークンを使用してライ
ない。これはデータペースインタフェース18がロ
                           センスを要求する方法を示している。第4a回にお
ック権領を提供しているためである。このように
                           いて、ネットワーク 50がアプリケーション 52、54、
ネットワーク38でライセンスの旅行使用を達成す
                           58にそれぞれ結合されている。アプリケーション
るためには、ネットワーク管理者が2個以上のラ
                           58は、ステップ 59においてライセンスサーバ 58か
イセンスサーバをインストールすることが望まし
                           ちライセンストークンを要求し、鼓製求は受け付
い。ライセンスサーバのクラッシュから困損する
                           けられる。ステップ BOにおいて、ライセンストー
ための労力を軽減するためには、システム管理者
                           クンはアプリケーション 58へと伝達される。続い
が各アプリケーションのライセンス単位を収略的
てアプリケーション 58は、ステップ 61においてラ
                           ル (LAN)27は、アプリケーション28とライセンシ
イセンストークンをライセンスサーバ58に送り返
                           ングライブラリ 24とに結合されて実行可能コード
す。 新 4 a 図に示されるようなライセンストークン
                           を形成する。核コードは、ソフトウェア展売業者
によるライセンス要求機能に加えて、ライセンシ
                           が創名に出席するコードである。ライセンスアク
                           セスモジュール 27は、精号化されたライセンスト
ング処理の他の重要な段階でもライセンストーク
                           ーケンがライセンスサーバとライセンシングライ
ンが使用される。たとえば、ユーザが当初野当て
                           ブラリ24との間で転送される時点でその復号化と
ちれた時間を超過してアプリケーションを使用し
                           符号化を行なう。このように、アプリケーション
たい場合がある。この場合、第4b回に示されるよ
うに、アプリケーション B B は、ライセンストーク
                           の不正他用に見する権害保護のレベルは、ライセ
                            ンスアクセスモジュールの個密保護の皮合いに大
ン 7.2を 使 川 して ライ センス サーバ 7.0に 封 して ライ
センス更新要求を発行する。 同様に、 気 4 c回に示
きれるように、ユーザはアプリケーションがライ
                             従来のネットワークライセンシングの方法では、
                            公共/個人キー精等化方式を使用して重要な情報
センス単位を必要としなくなった時点でライセン
                            を符号化している。この方式は、ライセンスサー
ス解除要求83を発行する。このように、ユーザは
                            パが安全な理境内にある場合には効果的である。
ステップ 85において、更新されたライセンストー
 クンをライセンスサーバ 82に戻すことによってラ
                            しかしながら、前客はライセンスサーバも含めた
                            ネットワークの全端末に同じょうにアクセスする
 イセンストークン84を更新する。
                            ことができる。ユーザがライセンスサーバの個人
                            キーを解放すれば、ライセンシング方式の暴密保
 111、ライセンスアクセスモジュール
                            誰は被られてしまう。無質格のユーザがサーバの
  前 2回において、ライセンスアクセスモジュー
```



/sat renewal time for this session/ ENEWAL_TIME x .9)	/set vendor #/ /set product #/ /set version id #/	status = NL_Inii (vandor id, NULL, ājob_id); //inikalīza Kennse servicis/ II (status I= NL_NO_ERROR) / /accept job td it no etro/	rror = /error message if error and return/		9.0	error/ perror ('Cannot sat SIGALRM'); Jotherwise, error message/ raturn;	od_num, frequest a license/ 2_SRCH,	Ino arror, license checked out from license server! ed - error = fotherwise, error messyage/	Vicense request successful	i: /sei alarm for Scense renewal time/ /runs application/	hequest to re	led - error === /olherwise, error
#define LIC RENEWAL_TIME (60) #define LIC_RENEWAL_TIME (LIC_RENEWAL_TIME x .9)	NL_vendor_id NL_Vendor_id = 1223; NL_prod_num NL_Prod_num = "02" NL_version NL_Version = (12/20/88, "1.0");	status NL_Inii (vendor_id, NULL, 8 II (status NL_NO_ERRIOR) /acc	torint (stderr, "nl init talled - error = %du", status);	return;	units = 3; code juncs, encode_p = ni_encode; / pointer t code_juncs, decode_p = ni_eccode; / pointer t eleganal (SiGALRM), alarm_inir) == (void ') - 1)	ferror ("Cannot set SIGALRM return;	status - Nu_request (job_jd, NL_Prod_sum, Aequest a license/ ANL_Vorsins, ANL_Vorsins, ANL_Vorsi	# (status in M_NO_ERROF) Ino erro (print (status, 'n)_request lailed - error = %chn', status);	. We got a ficense	alarm (EST_LIC_RENEWAL_TIME); Application Runs	status = NL_release (req_handle); if (status != NL_NO_ERROR) {	tprint (siden, 'nl_nelease lalled - enor =
 v	222	•	5		8	52	8	98	6	5	20	
/sessages/		the solution of the solution of	Honsing server		-	id") /successful Reanse ranawat/	上記書 第ロー code_; エ・デ、おれ 変数	用の説明が ・ドは、code pである。 en i 充無者の符 b ぞれ該当す	ーション 付けらt _func.e code_pt 号化ル・ るポイン 例にと・	ンの例で とている incode_: decod ーチンと ンケでま もと、ラ	は、 5 k c c d c c p は c c c d c c c c c c c c c c c c c c c	: 注目すべ e_func. de ソフトウ セルーチン
%dvn", status);		tot alarm intr ()	status = NL confirm (red_handle, LIC_HENEWAL_TIME, NULL); / · Vonto vendo navate information	, ,	II (status!= NL_NO_ERROR)) tprintl (stderr, "nl_confirm failed - error = %wn, status);	puts (**Ilcense renewed*)	イプラセス モス モグラ ウルー ウ (**L_c conf)		る。 1 間 テン、 zeat)、 ぴライ の 似 号	使化のなうと化ス	・ンと: なライ: シライ: シス解: E新ル	セフ・ス・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・ア・
		io C	0		5		例 に ラ イ と な ブ リ	ついて は 付 付 イセンス ア ク センス サ ー / る に 過 ぎ な い ケ ー ショ ン o	1 tz 9 1	ジュー センス センス	トーク	魔 において、 ンの 受 け 星 に 基 づ く ア ブ リ ケ ー シ

ョンに用いても効果

* Punction Declarations * Modula Local Definitions Description:
Constant the license scores modules. Uses XDR to keep the license token in a wealtan independent forms. Uses the descript(8) sewtimes to encrypt/descript the licensing information. Marning: This could be a potential security threat, leaving a unencoded
 Loken lying around in memory. - Decodes a vendor's license token 明経をの冷告(内容に東見なし) /* (4) nl_lem.c l.21 43/09/13 * Copyright (c) 1988 by Sun Migrosystems, Inc. statio NL license _nl lic_tok; nl lan(), nl decode(), nl engode(), crps/rps, h> Functiona: nl_decoda() nl_encode() Module: nl_lam.o void static int static int finclude finclude finclude finclude finclude finclude finclude

明確費の浄空(内容に変更なし)

Punction nl.mm Description This function setume the address of the	The state of the s	Contains of escentials of escentains and escentains to the escentains the section of sections that the contains the contai	Villan(corv. 2 asol(1), cock tuc. p) bool: lood:	1 total 2 tota		Townstyll m. Decome Description Townstyle a license token from wendor specific format to a client library specific format.	Input 196, 1 Folders to the steeded token a bytes and anyther to the steeded token in bytes other to the steeded token in bytes of the first of still in steeded to the state of the first of steeded to the first of steeded
Reverse DROOX - Decoding succeeded	Alderican. 1) Allocates among for the the olient ungs entries. 10041. 11 to Downery of the top of the posterior of the top of the	terito ante constituente de la c	/* ** ** ** ** ** ** ** ** ** ** ** ** *	I TORONO TATALON TO THE TORONO TATALON T	. Tatk an Ann eream Memm_reatefister, en_tek_p, (u_intien_length, xom_ozcoos); states * Ni yo Esson	if four_NL_Numers (ander, d_nl_lite_tok) == 7AASE) Add_destroy(sader); =aturn (NL_E_Decome_TAIL);	 (a) Jills, 100, smalter — Mr. y00000, 100000. (b) Dynamic of a _ n, Jill, 200, bringer 104, cold transpired popularity, n, Lid., foot, prod., mm, to power new m. 7000, 100, 11111. (b) Dynamic new m. 700, 100, 100, 11111. (c) Dynamic new m. 700, 100, 100, 100, 100, 100, 100, 100,

・明朝者の浮雲(内容に変更なし)

NI SERIAL HON SIED) / LA CANONICE SEON / CANONICE SEON / LA CANONICE SEON / CANONICE SEON / LA CANONICE SEON	Conf. programming to profession in All 2 cock domain. The cock domain with a state of the cock domain. The cock domain profession in the cock down in the cock domain profession in the cock down in the cock do	tool postings	* vent it. */ vend_ate = HIN! nl lid tok vend_priv_site, vend_ate = HIN! nl lid tok vend_priv_site,	if (weed size > 0 td for p-tweed priv.p = NULL st tok_p->weed priv_p->data_p = NULL)	to by povering yet, postering to verify elser (vold) secretal protection of the postering o	tro_climit setron) = (His climit setron *) tro_climit setron > (His climit setron *) *climit setron > (His climit setron *) for [do] If < (set processing climit setron *) for [do] If < (set processing climit setron *)	the first three party there, he seen, should write ye for the party three part	9169	eretas - NL E propol Path	Net_Teach (verse) vers_teach (verse) vers_teach (verse) vers_teach (verse) verse_teach (***************************************	* Tunction: nl. noods	• Description!
renaises a lienze token from a olient library specific format, to a vender specific format, Validia that the encrypted token does not enced the Na, Na, Leit, Ent. The encrypted token	* Dopti - Pointer to the token ettucture to read date from the color older of the first older these entry entry	output. - Dointer to the exceded token - Tangth of the exceded token in bytes	Nethres: N. NO. ERROR - Encoding succeeded N.L. ERRORS_TAIL	· Side priceta;	Wotel 1 It tok p-)wand pailor to MML than the oall doesn't want it.	seated to: Jacobs (from 19, callege energy, engloby), engloby), engloby) Jacobs (from 19, callege energy), engloby), engloby	And the second of the second o	tue = NT_KO_	/* Thit en XDB stream	ndrean_create (trdrs, an_tok)s, (u_int)sn_sun_in_control : /<	 to the same se the previous one decoded (in our module tocal global) then we copy the information in. 	if (memorap (.nl.lio tok.serial num, tok.p->serial num, .nl. Srizhl Num, int. Srizhl Num, size) i 0)	, n1_140_tok,megto - HY_VRHDOR_HAGIG!

dinte; i++, tmp olat antry p++)

明報寺の浮音(内容に変更なし)

*en_length_p = (int) wdr_qetpoe(indis), xdr_destroy[6xdrs],

朝鮮者の沙寺(内容に変更なし)

if (xdr_HL_license(sxdrs, s_nl_lic_tox) == PhisE) {

n lio tok.totel unite - tok p->totel unite; nllio tok.eveil unite - tok p->sveil unite; nllio tok.eve cinte - tok p->sveil unite; xdr_destroy(txdrs); return (NL_E_ENCODE_FAIL); (olnt_entry_D Im NULL) two olut entry p

nl lio tok, vend priv size = 0; _nl_lio_tok, vend_priv[0] = NUL;

(pyon)

別都書の浄音(内容に変更なし)

1 1

tok_len2 - (int)xdr_getpos(sxdre) I HAX EN TOKEN SIEE)

tok, seriel num, tok p->seriel num, num, tok p->prod_num,

free ((char *)clnt_entry_p);

-285-

特開平4-100148 (16)

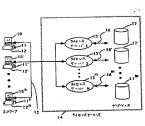
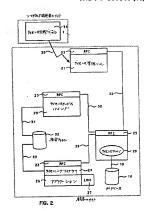
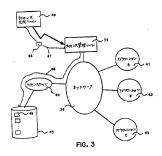
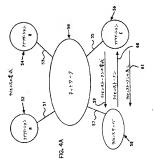
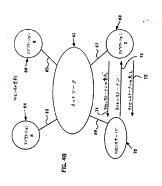


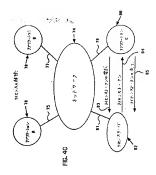
FIG. I











手 統 補 正 書 (方式) Pk 3年 5月16日

特許庁長官殿

1. 事件の表示

平成2年特許顧第263242号

2. 発明の名称

コンピュータネットワークシステム内での ソフトウェアの不正確用を助ぐ方法

3.補正をする者

事件との関係 特 許 出 順 人 名称(氏名) サン・マイクロシステムス

4. 代理人

医所 東京都千代田区永田町2丁目4番2号 秀和溜港ビル8階 山川国際特許事務所内 会 (3580)0961 (代表)

氏名 (6462)井理士 山川 政 概念

5. 補正命令の日付 平成 3年 4月16日

6. 補正の対象

(1) 明報書 41^P~ 47^P

7. 補正の内容

(1)明細書の浄雲(内容に変更なし)

3.5 B

手続補正書(方式)

特許庁長官 政 3.11.47

1.事件の表示 特願平2-263242号

2. 発明の名称

コンピュータネットワークシステム内での ソフトウェアの不正使用を防ぐ方法

3、補正をする者

事件との関係 特許出頭人

名称 サン・マイクロシステムズ。 インコーボレーテッド

4.代理人

居 所 東京都千代田区永田町2丁目4番2号 参和漁油ビル8號

山川国際特許事務所内

電話 (3580) 0961 (代表)

氏 名 (6462) 弁理士 山 川 政 5. 補正命令の日付 平成3年10月22日

5. 補正命令の日付 6. 補正の対象

明報書(第48頁) 7、補正の内容

・楠止の内容 明編書の過去(内容に変更な)。



```
【公報種別】特許注筆17条の2の規定による補正の掲載
[部門区分]第6部門第3区分
                                                                                                                                                                                                                                                               Programme to the state of the s
【発行日】平成11年(1999)4月30日
【公開番号】特開平4-100148
【公開日】平成4年(1992)4月2日
【年通号数】公開特許公報4-1002
[出願番号]特願平2-263242
【国際特許分類第6版】
          G06F 9/06
                                                                                                 550
                                             15/00
                                                                                                 330
(FII
          G06F 9/06 550 Z
                                             15/00 330 Z
```

使物的性性 平成 作 月 ^円 9.9.4 BECTAR 1. 事件の展示 平成2年前会理第263242号 2. 45645.5 事件との関係 特許正順人 サン・マイクロシステムズ・インコーポレーテツド αE 3. 代积人 100004621 准则新号 更工即中水中国第二十四十年上**日** 山川 政部 劉 ENDG 03-3580-0961 4. 神正により増加する精準側の数 : 8 5. 有正对象表现的 机触来 6. 雑正対象項目名 物許が水の範囲 7. 第近の内容 特許潜泳の機関を、肝熱の減り物形する。

特許環状の根據

1. 少なくとも一つのアプリケーション・プログラムを支付する少なくとも一つ のコンピュータを含むコンピュータ・ネットワークにおいて、資電アプリケーション・プログラムの銀河河の取行に対するネットワーク企業単にたたる意美をさ らに増せてる、アプリケーション・プログラムをフィマンスするための方式であって、

有記すプリケーション・プログラムのライセンシング指荷を含み、暗号化され た書式で思想される第1 ライセンス・トークンを、第1 ライセンメ・サーバによ って第1 データベースに記憶するステップと、

者記でプリケーション・プログリムを表行のためにライセンスするため、ライ センシング・ライブラリのライセンシング・ルーチンによって前記第1ライセン ス・サーバに選求されるのに応じて、第1ライセンス・サーバによって前記でプ サーバン・プログラム間の前記の記憶された第1ライセンス・トータンを検 来するステップと、

本でもなった。 無者された成立能 1 ウイセンス・トータンが前辺アプリケーション・ブコタウ 人と終さされたアプリケーション・プログラム等作のライセンス・ファセス・トータ フェールだこよで可能を配えただ。大きな大いた「DE 1 ウェンス・トータ ンド正常されている信配ライセンシンが前接を、引足ライヤンシング・ルーナン と前に応収アプリケーション・プログラムによって施門を引るライセンシングツ ルーナン・アルーターン

育起ライセンシング・ルーチンによる前型整型に立じて、実行のため前記アプ リケーション・プログラムをライセンスするステップと、

育起ライセンシング・ルーチンによる前蛇ライセンシングに応じて、検索され た育証書ミライセンス・トーテンを実新するステップと、

更新された創塑第1ライセンス・トータンが変更ソプリケーション・プログラ ムと試合された創型アプリケーション・プログラムや何のライセンス・シュール によって再番号化された後に、見断を多の割配準1ライセンス・トータンを、賞

- 記示 1 データベースに記録するため資配ライセンシング・ルーサンによって確定 第 1 ライセンス・サーバに戻すステップと を全む方法
- **ローンパー・ 2. 自己第1ライセンス・トータンを背配アプリケーション・プログラム砂座生から受け取り、育記部1ライセンス・トータンを有記第1アータペースに記憶するため資配第1アイセンス・サーバに実験するステップをそらに合み。
- 写記算1ライセンス・トータンは、首能アプリケーション・プログラムの配布 版体から受付され、均号化された意式でライセンスを建フールによって資配券1 ライセンス・サーバに保給されることを特殊とする。
- 第本項 1 に配数の方法。

 8. 訳述アプリケーション・プログラムの配布原体からの、育和アプリケーション・プログラムの配布原体からの、育和アプリケーション・プログラム特者のライヤンス・アウセス・モジュールと扱んされ、資和コンビュータにインストールを名称する。
- ステップをさらに含み、 育配アプリケーション・プログラム特別のライセンス・アクセス・モジュール が、前宅アプリケーション・プログラムと紹合され、前宅アプリケーション・プ
- が、前足アプリケーション・プログラムと接合され、前足アプリケーション・プ ログラムの英語によって前紀配布解析に置かれていることを特徴とする。 効果項:に思想の方法
- 4. 仮記アブリケーション・プログラムを実行のためライセンス不特可にするだめ、ライギンシング・ライグラリのライセンス不可がルーナンビよって背景等1 ライセンシング・ライブラリのライセンス不可がルーナンビよって背景等1 ライセンス・サーバに要求されるのに応じて、背影アブリケーション・プログラム日の高光を対抗された第1クイセンス・トークンを需定第19イセンス・サーバによって始ますらストップと、
- 表示された目が来ようイマンス・トーナンが介定アプリウ・ション・プログラ 人を使きされたアプリケーション・フログラム解析のロイセンス・ファセス・セ フェールだよって世界が高された状態、対象された記念ガリライシンス・トーナ ソに記憶されている保証フイセンジンが音楽と、目むサイセンス不再マルーナン 本所で数エアリケーション・プログラムはよって自身されるタイセンシンが課 未完全会会やなど開発されている。

- 資配ライセンス不許可ルーチンによる痕包維維に応じて、契行のため指記アプ リケーション・プログラムをライセンス不許可にするステップと、
- 音配ライセンス不計可ルーチンによる音をライセンス不計可に応じて、後葉さ れた音形像 1 ライセンス・トーケンを受けるステムプと、
 - 受納者の意識器 1 ライヤンス・1 ーランが自然でプリケーション・プロケラ よと数された就立アプラケーション・プログラム等のロッイセンスモリニー によって再発を会れた他に、実施等の配案 1 ライヤンス・トーランと、前 と思 1 アーライースト記言するためにお祀ライセンスネ市コルーナンによって調 定期 1 アータイースト記言するためにお祀ライセンスネ市コルーナンによって調 定期 1 アータインス・サーベにデオメラップと そのからごの仕事業 1 に関わった。
 - 5. 食取アプリケーション・プログラムのライセンレング保険を含み、暗り化さ れた過失で記憶される原をライセンス・トータンを、第3ライセンス・サーバに よって何なデータペースと記憶するステンプと。
 - 前記ライセンシング・ライブラリカ間 5込みファイルにアクセスして、訂定却 1ライセンス・サーバを選択し間記憶 1 ライセンス・トーケンを快速するように、 前記の表 1 ライセンス・サーバを示フライセンス・サーバを地対する第 1 ライセ ンス・サーバ 塩田子と祭 2 ライセンス・サーバ電助子を貸 5込みファイルに記述 テるストップと
 - 新記の第1ライセンス・サーバと第2ライセンス・サーバを選択して、前記の 第1ライセンス・サーバ銀譜子と第2ライセンス・サーバ銀票子をライセンス・ サービス・バイングによって育定の間じ込みファイルに記述するステップと かるとてカイオのが、ローリャッカーに
 - 8. かなくとも一つのアプリケーション・プログラムを使行する少なくとも一つ のコンピューラを含むコンピュータ・ネットワークにおいて、常印アプリケーション・プログラムの数割等の変形に対するネットワーク全電面にわたる検定をさらに増まする。アプリケーション・プログラムをライセンスするための設定であって、
 - 静駅アプリケーション・プログラムのフィセンシング管料を含み、暗号化され に再式で記載される第1ライセンス・トークンを記憶するための第1データベー

スを含む第1アーケベース手致と、

- 司記事1ライセンス・トータンを言定第1データベースに応信し、かつ記録された実に第1ライセンス・トータンを刊記録1データベースから検索するための 第190イセンス・テーパーを含む、前記第1コンピュータと後定第1データベース 予長とに最も含れた第1ライセンス・サーバ等級と、
- 第27プリー・シャン・フックスを通り開発するイビスカー・シックを報告 本も分を発出するイビストー・ウェス変形。 機能の耐力機能がある。 トーナンを構造アグリー・ション・プログリムによって可能機能が出まった。 は最も、他アプリー・ション・フェクタムによって可能機能がは、 は最も、他アプリー・ション・フェクタムによって同じませた。 は最も、他アプリー・ション・フェクタムによって同じませた。 トーランは他のビリー・ション・フェクタムによって同じませた。 ラングドログアブリー・ション・フェクタムによって同じませた。 ラングドログアブリー・ション・フェクタムによって同じませた。 第27 インス・フェクタムによって同じませた。 第28 インス・フェクタムによって同じませた。 第28 インス・フェクタムによって同じませた。 第28 インス・フェクタムによって同じませた。 第28 インス・フェクタムによって同じませた。 第28 インス・フェクタムによって同じませた。 第28 インス・フェクタムによって同じませた。
- 羽取アプリケーション・プロケスを奪取、対応アプリケーション・プロケラ ムと抜きされた、快声された気配第・ライセンス・トーナンを切り得難し、かつ 災転長みの確定別・ライセンス・トーナンを採得分でするための、前定コンピュ ーナによって実けされるライセンス・アクセス・モジュールと なされる実
- 7. 市田アリテートン・ブルタルの地位域から展開 19イセンス・ クタンを最初に交け渡り、黄色節19イセンス・トータンを展記にサデータペー スを設置するため記述。19イセンス・ラーペル目的するため、音楽部19イ センス・テーノーペルを設定されたフィセンが西ダールが影を含み、高級第319イ イセンス・トータンを終めるためで、フィールのは、一般を表れ、影響をおれた たままで可能 19イセンス・テーイに保持されることを特殊とする。成業第4 FORED 0008年

- 8. 前むアプリケーション・プログラムのライセンソング情報を含み、効号化された書式で記憶されている。第2ライセンス・トーナンを記憶するための罪をデータベースをむ憶まで・ウベースそのな第2ブータベースをおひ第2ブータベースをおりまです。
- 着記事29イセンス・トーケンを育記第2データベースに記念し、かつ記憶さ れた意思第2ライセンス・トーケンを書記第2データベースから秘密するための 第2ライセンス・テーバを含む、筒盆コンピュータと言記簿2データベース学校 とに称を含れた第2ライセンス・テーバ学校と、
- 育能ライセンリング・ライブラリが駆じ込みファイルにファセスして、賞を添 1ライセンス・サーバを選択し資出来1ライセンス・トータンを技定するように、 結込のヨーライセンス・サーバを変えライセンス・ケーパを保護する第1ライセ スト・ナーバ機関子と参えライセンス・サーバ機関子を設けるための、親ロ込 カファイルを含む容配のコンピュータに紛合された副じ込みファイル手段と、
- 南北海 1 ライセンス・サーバ学校と、市北海 2 ライセンス・サーバ学校と、資 北級 化込みファイル学校とに総合され、資配の第1ライセンス・サーバと海 2 ティセンス・サーバを選択して、資配の第1ライセンス・サーバ連邦アと第2ライ センス・サーバ連邦・全者を配配込みファイルに監督さるためのライセンス・サービス・イイン学を全化、ライセンス・サービス・イイン学を全化、ライセンス=ビルル子校と
- それな資本項を内記域の管理。